# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

2000-183886

(43) Date of publication of application: 30.06.2000

(51) Int. CI.

H04L 12/28

(21) Application number: 10-360232

(71) Applicant: SUMITOMO ELECTRIC IND LTD

(22) Date of filing:

18. 12. 1998

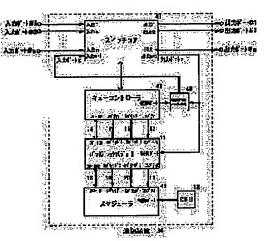
(72) Inventor: YAMASHITA KAZUHISA

# (54) COMMUNICATION EQUIPMENT

# (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To actualize selective back pressure on which efficient flow control is based only as to some selected flows.

SOLUTION: A packed or cell inputted from the input port of a switch core 41 is temporarily stored in a queue provided for each flow and then outputted from the output port through a multiplexer. When a trailing device in the communication equipment makes a request to stop a flow, a back pressure module 11 stops the flow by sending a notice showing that 'the queue is empty' to a scheduler 43. At a request to restart the flow which is made by the trailing device, the back pressure module 11 restarts the flow by sending a notice indicating that 'the queue is not empty' to the scheduler 4.



# LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998, 2003 Japan Patent Office



F/355 特願平2001-129137 号 ②

(19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-183886 (P2000-183886A)

(43)公開日 平成12年6月30日(2000.6.30)

(51) Int.Cl.7

觀別記号

FΙ

テーマコート\*(参考)

H04L 12/28

H04L 11/20

G 5K030

9A001

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 14 頁)

(21)出願番号

特顧平10-360232

(22)出顧日

平成10年12月18日(1998.12.18)

(71)出願人 000002130

住友電気工業株式会社

大阪府大阪市中央区北浜四丁目5番33号

(72)発明者 山下 和寿

大阪府大阪市此花区岛屋一丁目1番3号

住友電気工業株式会社大阪製作所内

(74)代理人 100078813

弁理士 上代 哲司 (外2名)

Fターム(参考) 5K030 HA08 HA10 HB01 HB02 HB28

HB29 KA02 MB01 MB09

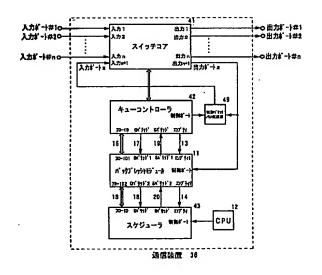
9A001 CC07 JJ18 KK56

# (54) 【発明の名称】 通信装置

## (57)【要約】

【課題】 一部の選択されたフローに関してのみバック プレッシャに基づくフロー制御を効率良く行う選択的バックプレッシャを実現する。

【解決手段】 スイッチコア41の入力ポートから入力されたパケット又はセルは、フロー毎に設けたキューに一旦記憶された後、マルチプレクサを経て出力ポートから出力される。本通信装置の後段の装置からフローの停止要求があると、バックプレッシャモジュール11は、「キューが空になった」旨の通知をスケジューラ43に送ることでフローを止める。後段の装置からフローの再開要求があると、バックプレッシャモジュール11は、「キューが空でなくなった」旨の通知をスケジューラ43に送ることでフローを再開する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 パケット又はセルを入力し、複数のフロ ーそれぞれに対応して設けてあるキューに一旦記憶した 後に出力する通信装置において、前記キューの実際の状 態を通知するキューコントローラと、前配キューの擬似 的な状態を通知するバックプレッシャモジュールであっ て、出力先から前記フローのパケット又はセルの出力を 停止する要求があれば擬似的な状態を空とし、出力先か ら前記フローのパケット又はセルの出力を再開する要求 があれば擬似的な状態を空でないとする、バックプレッ 10 シャモジュールと、前記キューコントローラ及び前記バ ックプレッシャモジュールから通知を受け、前記実際の 状態又は前記擬似的な状態が空の場合はバケット又はセ ルをキューから取り出さず、前記実際の状態及び前記擬 似的な状態が空でない場合はパケット又はセルをキュー から取り出す制御を行うスケジューラと、を有すること を特徴とする通信装置。

【請求項2】 パケット又はセルを入力し、複数のフロ ーそれぞれに対応して設けてあるキューに一旦記憶した 後に出力する通信装置において、前記キューの状態をパ 20 ックプレッシャモジュールへ通知するキューコントロー ラと、出力先から前記フローのパケット又はセルの出力 を停止する要求があれば、キューが空の状態をスケジュ ーラに通知し、出力先から前記フローのバケット又はセ ルの出力を再開する要求があれば、前記キューコントロ ーラからの前記キューの状態をスケジューラへ通知する バックプレッシャモジュールと、前記バックプレッシャ モジュールから受けた通知によりキューの状態が空の場 合はパケット又はセルをキューから取り出さず、前記バ ックプレッシャモジュールから受けたキューの状態が空 でない場合はパケット又はセルをキューから取り出す制 御を行うスケジューラと、を有することを特徴とする通 信装置。

【請求項3】 請求項1又は2 に記載の通信装置において、出力先から前記フローのパケット又はセルの出力を停止又は再開する要求が、パケット又はセルによって送付されるものであり、このパケット又はセルをバックブレッシャモジュールが受け取って前記要求を判断することを特徴とする通信装置。

# 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ディジタルデータを伝送する際のパケットやATM(AsynchronousTransfer Mode: 非同期転送モード)セルを中継する通信装置に関する。

### [0002]

【従来の技術】コンピュータやデータ端末などを通信装 置で接続してネットワークを形成し、各コンピュータ間 でデータを伝送することが行われている。図3にその構 成を例示する。コンピュータ31~34は、直接的には 50 信の制御をバックプレッシャと呼ぶ。

2

通信装置35~37に接続されている。通信は双方向に: 行われるので、接続には少なくとも一対の伝送路が必要 である。接続は、複数対の伝送路を用いても良く、ネッ トワーク全体として迂回路やループがあっても良い。後 の説明の都合上、図3の通信装置では、左側に入力ボー トを、右側に出力ポートを記載している。通信装置35 ~37は、互いに接続されており、コンピュータからの 通信を他のコンピュータ又は通信装置に伝送する。との 様に通信装置で中継することにより、コンピュータ間で の通信を可能にする。通信は、データをパケットに区切 り、パケットを単位として伝送することで行う。ATM 技術を使う場合は、パケットをさらに細分化したセルを 単位として伝送する。本発明に関する通信装置は、バケ ットを伝送する場合でもセルを伝送する場合でも適用可 能である。パケットとセルと特に区別して説明する必要 がないので、以下では、「パケット又はセル」を「パケ ット/セル」と表記する。

【0003】図3のネットワークでは、通信装置を介してコンピュータとコンピュータの間で通信が行われる。
20 この通信の流れをフローと呼ぶ。通信の対象となるデータには、リアルタイムの動画や音声の様に、通信の遅延や伝送レートが一定以下に劣化すると困るものがある。また、一方、ファイル転送の様になるべく高い伝送レートで送りたいが、遅延や伝送レートの劣化があっても差し支えないものがある。前者は、QoS(Quality of Service:サービス品質)が一定以上に保たれる必要がある。後者は、QoSを一定以上に保つ必要がない。一方、ネットワークの使用効率はなるべく高めたい。すなわち、通信できる最大の伝送レート(伝送帯域)で、通30 信したい。

【0004】そこで、通信装置においては、まずQoS を一定以上に保つべき通信に伝送レートを割り当てた 後、残る伝送帯域についてはQoSを保たなくて良い通 信に伝送レートを割り当てる。この様に、通信の対象と なるデータの性質に合わせて伝送レートを割り当てるこ とで、ネットワークの使用効率を髙めることができる。 【0005】さて、途中でパケット/セルが廃棄される ことなく装置間で通信が行われるためには、後段の装置 が受け取ることができる量に合わせて前段の装置が送信 40 を行わなければならない。これをフロー制御と呼ぶ。具 体的には、後段の装置がパケットを受け取れるか否かを その前段の装置に通知することで行う。例えば、後段の 装置内に設けてあるパケット/セルを受け取るパッファ (一時的な記憶領域) に溜まっているパケット/セルの 量を監視し、所定の閾値以上になれば、後段の装置から 前段の装置へ送信を停止するよう通知する。逆に、バッ ファに溜まっているバケットの量が、別の所定の閾値以 下になれば、後段の装置から前段の装置へ送信を再開す るよう通知する。この様な、後段の状態による前段の送

【0006】ところで、通信装置の間をつなぐ伝送路に は、コンピュータ間の通信が複数含まれる。フローに必 要なQoSは前述した様に種々に異なりうる。すなわ ち、QoSの異なる複数のフローが同じ通信装置の経路 を通る。また、バックプレッシャの生じ方は個々のフロ ー毎に異なる。従って、フロー毎にバックプレッシャを 制御できる必要がある。これを選択的バックブレッシャ

【0007】従来技術により選択的バックプレッシャを 行う通信装置36の構成を図4に示す。通信装置36 は、n本の入力ポートとn本の出力ポートを備えてお り、n個の別の装置と通信を行うことができる。

【0008】41はスイッチコアであり、n+1本の入 カポートとn+1本の出力ポートを備える。n+1番目 の入力ポート(入力ポートx)と出力ポート(出力ポー トz)は、この通信装置36自身が、別の装置と通信す るために用いる。例えば、選択的バックブレッシャに基 づくフロー制御のためには、この通信装置と別の装置の 間での連携が必要である。この入力ポートxと出力ポー トzを使って制御用パケット/セルを通信することで、 この連携を取る。

【0009】スイッチコア41に入ってから出るまでの パケットの流れを図5に模式的に示す。入力されたパケ ット/セルは、クラシフィケーション51~53によっ て、どのフローに対応するものかが特定され、どの出力 ポートから出力すべきかが定められる。クラシフィケー ション51~53で特定されたフローは、本通信装置内 ではフロー ID (Identifier) を付して表すことにす る。パケット/セルは、フロー毎に設けたキュー(待ち 行列) 55~59に一旦蓄えられる。キューは、FIF O (First In First Out: 先に入れたものから先に取り 出される)形式で動作する記憶手段で実施される。スイ ッチマトリックス54は、フローIDに基づいてパケッ ト/セルをそれぞれのキューに割り振って書き込む。マ ルチプレクサ61は、フロー毎に設けたキュー55~5 7から、逐次的にパケット/セルを取り出すことで時分 割多重化して出力する機能を有する。マルチプレクサと フロー毎のキューは、出力ポートそれぞれに対して用意 されている(64~66)。

チマトリックス54を経てキューにパケット/セルを入 れる操作や、マルチプレクサがキューからパケット/セ ルを取り出す操作を指示する。すなわち、キューコント ローラ42からは、どのキューに入れるべきかが伝えら れ、これに基づいてパケット/セルがキューに入れられ る。また、キューコントローラ42は、出力すべきパケ ット/セルをスイッチコア41に伝える。これらに基づ いて、スイッチコア41内部のマルチプレクサ61~6 6は、パケット/セルをキュー55~59から取り出し て所定の出力ポートから出力する。

【0011】図5で模式的に示した様に、パケット/セ ルの全体をキューに入れる構成も可能である。しかし、 キューの記憶場所の節約やキューの処理を容易にするた め、パケット/セルの順序を記憶するキューとは別に、 バケット/セルを記憶する共用メモリを設けるのでも良 い。との場合の構成を図6に示す。図6において、共用 メモリ71は、共用メモリコントローラ72によって書 き込みと読み出しが制御されている。共用メモリ71の どこにパケット/セルを記憶したかは、共用メモリコン 10 トローラ72が生成するパケット識別子で表すこととす る。キューコントローラ42の内部には、フロー毎に対 応したギューを設けておき、このキューにパケット識別 子を記憶する。パケット識別子の大きさ (バイト数) は、パケット/セル全体に比べて小さいので、パケット /セル全体をキューに記憶する場合に比べて、キューの 記憶や操作が容易である。

【0012】図6において、クラシフィケーション51 ~53によってフローが特定されたパケット/セルがス イッチマトリックス54に入力されたら、スイッチマト 20 リックス54はそのフロー IDをキューコントローラに 通知する。一方では、スイッチマトリックス54は、共 用メモリコントローラ72を制御してそのパケット/セ ルを共用メモリ71に書き込む。そして、共用メモリコ ントローラ72は、パケット識別子をキューコントロー ラ42に通知する。キューコントローラ42は、フロー IDとパケット識別子を受け取って、フローIDで示さ れるキューにパケット識別子を書き込む。キューからパ ケット識別子が取り出されるときは、そのパケット識別 子とキューに付されたフローIDがキューコントローラ 30 42から共用メモリコントローラ72に通知され、共用 メモリ71から該当するパケット/セルが取り出され る。取り出されたパケット/セルはフローIDに基づい て対応する出力バッファ73~75に一旦書き込まれた 後、出力される。

【0013】以下では、説明の容易化のために、パケッ ト/セルを図5のキュー55~59に記憶する場合では なく、図6の共有メモリ71に記憶する場合を代表して 説明する。

【0014】図4のキューコントローラ42とスケジュ 【0010】図4のキューコントローラ42は、スイッ 40 ーラ43の間の通信は、双方向の信号線であるフロー I D信号44、この信号線を制御するQバリッド信号4 5、Sバリッド信号46、及び、エンプティ信号47に よって、行われる。キューコントローラ42からスケジ ューラへフローIDを伝えるときは、キューコントロー ラ42がフローIDを双方向の信号線である44に出力 し、Qバリッド信号45をアサートする。逆に、スケジ ューラからキューコントローラ42 k フロー I Dを伝え るときは、キューコントローラ42がフロー IDを双方 向の信号線である44に出力し、Sバリッド信号46を 50 アサートする。

【0015】キューコントローラ42は、キューに入っているパケット識別子の状態の変化をスケジューラ43に伝える。キューが空(キューに記憶されているパケット識別子がない状態)のときに、新たなパケット識別子がキューに入れられたなら、キューコントローラ42はスケジューラ43にその旨を通知する。具体的には、フローIDを双方向の信号線である44に出力し、Qバリッド信号45をアサートする。

【0016】スケジューラ43はキューコントローラ42に、出力すべきフローに対応したフローIDを伝える。具体的には、フローIDを双方向の信号線である44に出力し、Sバリッド信号46をアサートする。キューコントローラ42は、キューからバケット識別子を取り出して、フローIDと共に共用メモリコントローラ72に送り、そのバケット/セルを共用メモリ71から取り出して出力バッファ73を経て出力させる。キューからバケット識別子を取り出すことでキューが空になった場合は、キューコントローラ42はスケジューラ43にその旨を通知する。具体的には、キューコントローラ42は、エンプティ信号47をアサートする。

【0017】本例では、一組のキューコントローラ42 とスケジューラ43が、全ての出力ポートに対応する、 キューを管理する場合を示している。キューそれぞれに パケット識別子を入れたり取り出したりする指示は、決 められた周期で逐次的に行っている。すなわち、キュー コントローラ42とスケジューラ43は、時分割で各ポ ートに対するサービスを行っている。共用メモリ71か ら出力バッファ 73~75へのパケット/セルの転送 は、出力バッファ73~75からパケット/セルが出力 ポートに送出されるよりも速く行われる。つまり、共用 メモリ71から出力バッファ73~75への転送は時分 割で行われるが、出力バッファ73~75からパケット /セルが送出されるのは伝送路に対して定められた速度 で連続して行われる。なお、出力ボートからパケット/ セルを出力する動作は、互いに独立しているので、キュ ーコントローラ及びスケジューラは出力ポート毎に用意 しても良い。

【0018】スケジューラ43の機能について、より詳しく説明する。スケジューラ43は、フローIDと出力ポートとの対応、出力ポートの有する伝送帯域から各フ 40ローにどれだけの伝送帯域を割り当てるか、を管理する機能を有している。スケジューラ43は、キューコントローラ42からフローIDを受け取ることで「キューが空でなくなった」ことを知ると、そのフローIDで示されるキューに対する指示(サービス)を、スケジューラ43の処理対象に加える。サービスの対象となっているキューに関しては、伝送帯域を割り当てる所定の方針(ポリシー)に従って、パケット/セルを取り出すタイミングをスケジューラ43は決める。このタイミングになわば、対応するフローIDをフなジューラ43はためる。

6

ーコントローラ42に伝え、これによりスイッチコア41ではキューからパケット/セルが取り出される。この際、もし、キューコントローラ42からのエンプティ信号47がアサートされたなら、「キューが空になった」ことをスケジューラ43が知り、このキューはサービスの対象から除外される。

【0019】伝送帯域を割り当てるポリシーの代表的なものとして、バケットの場合はDDR (Deficit Round Robin)が、セルの場合はWRR (Weighted Round Robin) がある。これらは、各フローに重みを設定し、その重みの割合に従って、出力ポートの伝送帯域をフローの間で分け合うというものである。ラウンドロビンによる伝送帯域の割り当ては、例えば、サービスの対象となっている全てのキューを循環的に検査し、それぞれのキューからはフローの重みに比例した数だけパケット/セルを出力させることで実現する。

【0020】図4のCPU (Central Processing Unit:マイクロコンピュータ等により実施される中央処理装置)48は、通信装置36全体を管理する。特に、バ20ックプレッシャに関しては、ポートzから受けた制御用パケット/セルを解釈してフローを制御する機能を有する。すなわち、出力先からバックプレッシャを受けて出力を停止するフローは、スケジューラ43に設けてある制御ボートを通して、CPU48がそのフローの重みを0にする。出力先のバックプレッシャが解除されて出力を再開するフローについては、CPU48がそのフローの重みを通常の値に戻す。この様に、スケジューラ43内部にあるフローの重みをCPU48が書き換えることで、バックプレッシャによるフローの停止・再開を制御する。

【0021】図4の制御バケット/セル生成部49は、通信装置36が他の機器に出力する制御用バケット/セルを生成する。例えば、通信装置36内のキューに記憶されているバケット/セルの量に応じてバックブレッシャによるフローの停止・再開を、本通信装置36の入力先へ伝えるための制御用バケット/セルを生成する。制御バケット/セル生成部49を別に設けずに、CPU48がこの働きを兼ね備える構成も、もちろん可能である。

### 0 [0022]

【発明が解決しようとする課題】かかる構成の通信装置では、各フローの停止・再開によって選択的バックブレッシャを実現しようとすると、後段の通信装置には、大きなバッファ(例えば、キューや共用メモリ)が必要である。以下に、より詳述する。

43の処理対象に加える。サービスの対象となっている 【0023】もし、後段の通信装置からのフローの停止 キューに関しては、伝送帯域を割り当てる所定の方針 要求が即応されず、パケット/セルの出力が続くと、後 (ポリシー)に従って、パケット/セルを取り出すタイ 段の通信装置はそれだけ余分なパケット/セルを一時的 ミングをスケジューラ 43は決める。このタイミングに に受け取らなければならない。さもないと、パッファの なれば、対応するフローIDをスケジューラ 43はキュ 50 オーバーフローのため、パケット/セルの廃棄が生じ

る。これを避けるためには、バッファの容量を大きくす る必要がある。

【0024】一般に、フローiの伝送レートをRiと し、後段の通信装置がフロー停止又は再開を要求する制 御用パケット/セルを送信して、本通信装置から実際に フローが停止又は再開するまでのラウンドトリップ時間 をTrueとする。後段の通信装置のバッファがバックプ レッシャすべきと判断する閾値(停止閾値)を越えた後\*

 $R_1 \times (T_{rtt} + T_{procn} + T_{procs})$ 

だけのバッファが必要である。

【0025】逆に、後段の通信装置からのフローの再開 要求に即応できずにパケット/セルを停止し続けると、 後段の通信装置のバッファにあったバケット/セルはさ らに次段の通信装置に送られて一時的に減ってしまう。 もし、この後段の通信装置のバッファが空になったな ら、フローが一時的に止まってしまう。すなわち、アン ダーランが生じて、パケット/セルの流れのQoSが保※

 $R_1 \times (T_{rtt} + T_{procn} + T_{procn})$ 

だけのバッファが必要である。

【0027】選択的バックプレッシャは、従来技術にお 20 いては、スケジューラ43の帯域割り当ての設定を帯域 0 (バックプレッシャによるフロー停止時)、本来の帯 域(フローを停止していない時)のいずれかに変更する ことで実現している。重みを変更するには、スケジュー ラ43から変更前の重みを読み取って記憶した後に、変 更後の重みを書き込む等の処理を行う時間や、重みを書 き換えるタイミングと重みを検査で参照するタイミング とが重ならない様にタイミングを制御する時間等が必要 である。すなわち、各フローの重み付けの設定変更には 来技術による通信装置は後段の通信装置からのバックブ レッシャに即応することができない。そのため、従来技 術による通信装置では、フローの停止・再開の応答性が 悪く、次段の通信装置には大きなバッファ容量を必要と

【0028】また、ラウンドロビンによる伝送帯域の割 り当てのため、前述の様にサービスの対象となっている 全てのキューを循環的に検査すると、重みが0のフロー に対しても検査が行われることになり、その検査時間が 無駄である。重み0のフローが多くなると、実際には出 力しないフローの検査にスケジューラ43の時間が使わ れてしまい、本来出力すべきフローを十分には処理でき なくなってしまう。

【0029】本発明は、これらの点を解決するために創 作されたものであり、選択的バックプレッシャによるフ ローの停止・再開を効率良く行うことを目的としてい

[0030]

【課題を解決するための手段】かかる目的に対して、請 求項1の通信装置は、パケット又はセルを入力し、複数 50 と、前記パックプレッシャモジュールから受けた通知に

\* フロー停止を要求する制御用パケット/セルを生成して 本通信装置に送信するまでに必要な処理時間をT。ここま とし、本通信装置でフロー停止を要求する制御用パケッ ト/セルを受信してから、実際にフローを止めるまでに 必要な処理時間をT,,,,,とする。すると、後段の装置 においてはフロー i のキューをオーバーフローさせない ためには、停止閾値の上に、

(1)

10※てないことになる。これを避けるためには、後段の通信 装置のバッファの容量を大きくし、パケット/セルが常 に多めに残っている様にしなければならない。

【0026】一般に、本通信装置でフロー再開を要求す る制御用バケット/セルを受信してから、実際にフロー を再開するまでに必要な処理時間をToraceとする。す ると、次段の装置においてはフロー i を途切れさせない ためには、再開閾値の下に、

(2)

のフローそれぞれに対応して設けてあるキューに一旦記 憶した後に出力する通信装置において、前記キューの実 際の状態を通知するキューコントローラと、前記キュー の擬似的な状態を通知するバックプレッシャモジュール であって、出力先から前記フローのパケット又はセルの 出力を停止する要求があれば擬似的な状態を空とし、出 力先から前記フローのパケット又はセルの出力を再開す る要求があれば擬似的な状態を空でないとする、バック プレッシャモジュールと、前記キューコントローラ及び 前記バックプレッシャモジュールから通知を受け、前記 実際の状態又は前記擬似的な状態が空の場合はパケット 時間がかかる。つまり、T٫٫٫٫٫ とT٫٫٫٫٫ が大きく、従 30 又はセルをキューから取り出さず、前記実際の状態及び 前記擬似的な状態が空でない場合はバケット又はセルを キューから取り出す制御を行うスケジューラと、を有す ることを特徴とする。

> 【0031】かかる様に構成されているので、スケジュ ーラはキューコントローラからの通知と同様にバックプ レッシャモジュールからの通知にも従う。これにより、 キューコントローラの通知による場合と同様のやり方 で、バックプレッシャモジュールの通知によるパケット 又はセルの出力の停止・再開が制御できる。

> 【0032】請求項2の通信装置は、パケット又はセル を入力し、複数のフローそれぞれに対応して設けてある キューに一旦記憶した後に出力する通信装置において、 前記キューの状態をバックプレッシャモジュールへ通知 するキューコントローラと、出力先から前記フローのバ ケット又はセルの出力を停止する要求があれば、キュー が空の状態をスケジューラに通知し、出力先から前記フ ローのパケット又はセルの出力を再開する要求があれ ば、前記キューコントローラからの前記キューの状態を スケジューラへ通知するバックプレッシャモジュール

よりキューの状態が空の場合はバケット又はセルをキュ ーから取り出さず、前記バックプレッシャモジュールか ら受けたキューの状態が空でない場合はバケット又はセ ルをキューから取り出す制御を行うスケジューラと、を 有することを特徴とする。

【0033】かかる様に構成されているので、スケジュ ーラはキューコントローラの発する通知と共にバックプ レッシャモジュールの発する通知を、バックプレッシャ モジュールから受け取る。これにより、キューコントロ ーラの通知による場合と同様のやり方で、バックプレッ 10 シャモジュールの通知によるパケット又はセルの出力の 停止・再開が制御できる。さらに、キューコントローラ から通知を受ける信号線とは別にバックプレッシャモジ ュールから通知を受ける信号線をスケジューラに設ける 必要がない。

【0034】請求項3の通信装置は、請求項1又は2に 記載の通信装置において、出力先から前記フローのパケ ット又はセルの出力を停止又は再開する要求が、パケッ ト又はセルによって送付されるものであり、このパケッ ト又はセルをバックプレッシャモジュールが受け取って 20 前記要求を判断することを特徴とする。

【0035】かかる様に構成されているので、バックブ レッシャモジュールは出力先からフローの停止・再開要 求をパケットで受け取ってすみやかに判断することがで きる。

#### [0036]

【発明の実施の形態】本発明の実施例を図1に示す。と の実施例は、従来のキューコントローラ及びスケジュー ラが有していた信号線を利用して、選択的バックブレッ シャによるフローの停止及び再開を行っている。そのた 30 め、従来のキューコントローラ及びスケジューラを変更 する必要がなく、装置の設計が容易である。

【0037】図1において、36以上の符号を付した部 分は、図4における同符号の部分と同じ機能構成であ る。すなわち、41はスイッチコアであり、入力ポート からパケット/セルを入力し、フロー毎に設けたキュー に蓄えた後、マルチプレクサによる時分割多重を経て、 出力ポートから出力する。図5の様にスイッチコア41 内部にパケット/セル全体を記憶するキューを設ける 他、図6に示した様に、パケット/セルを示すパケット 識別子を作成してキューコントローラ42内に設けたキ ューにパケット識別子を記憶することでも本発明は実施 できる。キューコントローラ42とスケジューラ43を つなぐ信号線には途中にバックブレッシャモジュール 1 1を設けてある。

【0038】図6のキューコントローラ42は、内部に 設けたフロー毎のキューにパケット識別子を記憶し、ス イッチコア41(具体的には、図6の共用メモリコント ローラ72) に対してパケット/セルの出力を指示す る。さらに、キューコントローラ42は、キューの状態 50 11は、フローIDを双方向の信号線である16に示

を図1のバックプレッシャモジュール11を経てスケジ ューラ43へ伝える。スケジューラ43は、各フローに 対して設定した重み付けに従って出力ポートの伝送帯域 を各フローに割り当て、キューからパケット/セルを取 り出すタイミングをバックプレッシャモジュール11を 経てキューコントローラ42へ伝える。制御パケット/ セル生成部49は、通信装置36から他の機器に伝送す る制御のためのパケット/セルを生成する。

【0039】選択的バックプレッシャによるフローの停 止・再開を行わない時は、バックプレッシャモジュール 11は、キューコントローラ42とスケジューラ43の 間の通知を素通しする(信号をそのまま通す場合の他 に、通知を一旦受け取ってから送る場合も含む)。選択 的バックプレッシャを行うために、バックプレッシャモ ジュール11は、出力ポートzから制御用パケット/セ ルを受け取り、フローを停止・再開させるべきキューを 判断する。

【0040】従来技術で述べた様に、キューコントロー ラ42は、スケジューラ43からフロー IDを受け取る と、キューコントローラ42内部の対応するキューから パケット識別子を取り出し、スイッチコア41に指示し てパケット/セルを出力させる。この時、キューが空で なければキューコントローラ42はエンプティ信号13 をアサートしないが、キューが空になればエンプティ信 号13をアサートする。

【0041】バックプレッシャモジュール11は、受け 取った制御用パケット/セルに基づいてフローを停止す べきと判断したときは、キューコントローラ42がスケ ジューラ43からフロー I Dを次に受け取るタイミング に合わせて、エンプティ信号14をアサートする。すな わち、実際のキューが空でなくても (エンプティ信号1 3がアサートされなくても)、バックプレッシャモジュ ール11は「キューは空になった」という通知をスケジ ューラ43に送る。すると、スケジューラ43は、その フローをサービス対象から除外するので、以降はそのフ ローの出力が行われなくなる。

【0042】キューコントローラ42とスケジューラ4 3の間の通信は、双方向の信号線であるフロー I D信号 15と16、Qパリッド信号17と18、Sバリッド信 40 号19と20を用いて、時分割で行われる。この通信 は、パケット/セルのタイミングに同期して生じるの で、時間的な隙間がある。

-【0043】パックプレッシャモジュール11は、受け 取った制御用パケット/セルに基づいてフローを再開す べきと判断したときは、この隙間を使って、スケジュー ラ43に、フロー I Dを通知する。すなわち、キューコ ントローラ42からの双方向の信号線である15にはフ ローIDが示されず、Qパリッド信号17がアサートさ れていないにも拘わらず、バックプレッシャモジュール し、Qバリッド信号18をアサートする。

【0044】すると、バックプレッシャモジュール11は、「キューは空でなくなった」と判断してそのフローをサービス対象に加えるので、以降はそのフローの出力が行われる。

11

【0045】この様に、バックプレッシャモジュール11は、選択的バックプレッシャによるフローの停止・再開の操作を、スケジューラ43への「キューは空になった」・「キューは空でなくなった」という擬似的な通知によって実現する。

【0046】なお、選択的バックプレッシャによりフローの停止・再開の操作を行う以外の時は、バックブレッシャモジュール11は、スケジューラ43からの通知をそのままキューコントローラ42に送り、キューコントローラ42からの通知はそのままスケジューラ43に送る。すなわち、通知を素通しするので、従来技術と同様に「キューは空になった」・「キューは空でなくなった」という実際の通知に応じてフローの制御は行われる。

【0047】以上を整理して説明する。バックプレッシ 20 ャモジュール11からスケジューラ43に通知される擬似的な状態が「キューは空である」又は、キューコントローラ42からスケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空である」ならば、スケジューラ43はそのフローを制御対象から除外しているので、そのフローのバケット/セルは出力されない。逆に、バックプレッシャモジュール11からスケジューラ43に通知される擬似的な状態が「キューは空でない」かつ、キューコントローラ42からスケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空でない」ならば、スケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空でない」ならば、スケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空でない」ならば、スケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空でない」ならば、スケジューラ43に通知される実際の状態が「キューは空でない」ならば、スケジューラ43に

【0048】 ここで、「キューは空である」あるいは「キューは空でない」という状態は、「キューは空になった」あるいは「キューは空でなくなった」という通知を受けることによってスケジューラは把握している。キューコントローラ42からのこの通知は、バックプレッシャモジュール11を経てスケジューラ43に伝えられる。フローの停止・再開のためのこの通知はバックプレッシャモジュール11からスケジューラ43に伝えられる。

【0049】なお、キューコントローラ42内のキューが空になった直後に、フローの再開を要求する制御用バケット/セルをバックブレッシャモジュール11が受け取る場合がある。この場合は、キューの実際の状態に鑑みて、「キューは空でなくなった」という通知をバックブレッシャモジュール11は発行しなくても良い。あるいは、あえてバックブレッシャモジュール11からスケジューラ43に「キューは空でなくなった」と通知しておき、スケジューラ43がそのキューからのバケット競

別子の取り出しをキューコントローラ42に指示したときに、キューコントローラ42がこの指示を無視する一方「キューは空になった」ことをスケジューラ43へ通知し直すのでも良い。

【0050】12は装置全体を管理するCPUである。本実施例の場合は、初期設定を除いて、バックプレッシャによるフローの停止・再開処理を装置の稼働時にCPU12が行う必要はない。CPU12の処理すべき事項が図4に比べて少ないので、このCPUを他の用途にも10 用いることが可能である。また、制御パケット/セル生成部49が行う制御用パケット/セルの生成処理をこのCPU12に行わせる実施例も可能である。

【0051】以上の説明において、キューコントローラ42、バックプレッシャモジュール11、スケジューラ43間のフローID信号15と16は、双方向の信号線になっている。これは、キューコントローラ42からバックプレッシャモジュール11を経てスケジューラ43へフローIDが通知される期間と、逆にスケジューラ43からバックプレッシャモジュール11を経てキューコントローラ42へフローIDが通知される期間が明瞭に分離されている場合の実施例である。もちろん、これ以外に、フローIDの信号を方向別に分け、両方向の通知を同時に行いうる様にしても良い。

【0052】他の実施例として、出力ポート2からの制御パケット/セルを一旦CPUで解釈し、CPUが動作をバックプレッシャモジュールに通知する構成もある。また、図1の実施例ではバックプレッシャモジュール1 1がキューコントローラ42とスケジューラ43間の信号すべてを分断している様に見えるが、バックプレッシャモジュール11が変更しなくて良い信号は、キューコントローラ42とスケジューラ43とを直接接続しても良い。例えば、Sバリッド信号をバックプレッシャモジュール11は変更しない。これらを考慮した実施例を図2に示す。

【0053】図2において、バックプレッシャモジュール21はSバリッド信号46を参照のみ行う。CPU22は、出力ポート2からの制御バケット/セルを受け取って、フローの停止・再開をすべきフローIDをバックプレッシャモジュール21に通知する。スケジューラ43に対しては、CPU22は図1のCPU12と同様の装置起動時の初期設定を行う。

【0054】また、出力ポート z からの制御バケット/セルにフローの停止・再開要求が複数含まれている場合は、CPU22からバックプレッシャモジュール21へは、フローを停止する複数のフローIDや、フローを再開する複数のフローIDをリスト形式に整理し、一括して通知する実施例も可能である。すると、CPU22からバックプレッシャモジュール21への通知が効率良く行える。

おき、スケジューラ43がそのキューからのパケット識 50 【0055】また、従来技術で述べた様に、出力ポート

からバケット/セルを出力する動作は、互いに独立している。従って、出力ポート毎に、キューコントローラとバックプレッシャモジュールとスケジューラを設ける実施例も可能である。

#### [0056]

【発明の効果】本発明では、フローの停止及び再開を、スケジューラの重み設定を変更することなく、キューの状態を擬似的に変更することで行う。そのため、フロー停止を要求する制御用バケット/セルを受信してから実際にフローを止めるまでに必要な処理時間 T, c, c, 及び、フロー再開を要求する制御用バケット/セルを受信してから実際にフローを再開するまでに必要な処理時間 T, c, c, を小さくすることができる。つまり、(1)式のT, c, c, 及び(2)式のT, c, c, が小さくなるので、本通信装置の出力先に繋がる後段の装置が用意すべきバッファ重を小さくできる。

【0057】また、ラウンドロビンにより循環的にサービスの対象となるフローを検査する場合には、重みを0 に設定したフローを含めることがないので、スケジューラの時間が無駄に使われることがない。

【0058】キューコントローラからバックプレッシャモジュールを経由してスケジューラへの通知を行う構成においては、キューコントローラから通知を受ける信号線とは別にバックブレッシャモジュールから通知を受ける信号線をスケジューラに設ける必要がない。そのため、従来技術で用いていたスケジューラをそのまま使うことができるので、設計が容易となる。

【0059】フローの停止及び再開のパケット/セル 61.を、CPUが介在することなく直接バックブレッシャモ 64.ジュールが受け取る場合には、CPUの処理が不要とな 30 わせってより高速に処理できるので、さらにT,rocs及びT 71.rocsを小さくすることができる。そのため、後段の装 置が用意すべきバッファ量をさらに小さくできる。 73

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による通信装置の実施例を示す図であ る。

【図2】本発明による通信装置の他の実施例を示す図である。

【図3】通信ネットワークの例を示す図である。

【図4】従来技術による通信装置の構成を示す図である。

【図5】パケットの流れを示す模式図である。

10 【図6】スイッチコア41の内部構成の例を示す図である。

#### 【符号の説明】

11、21……バックプレッシャモジュール

12, 22, 48 ······CPU

13、14、47……エンプティ信号

15、16、44……フローID信号

17、18、45……Qバリッド信号

19、20、46……Sバリッド信号

31、32、33、34……コンピュータ

20 35、36、37……通信装置

41……スイッチコア

42……キューコントローラ

43……スケジューラ

49……制御パケット/セル生成部

51、52、53……クラシフィケーション

54……スイッチマトリックス

55, 56, 57, 58, 59 ..... + - -

61、62、63……マルチプレクサ

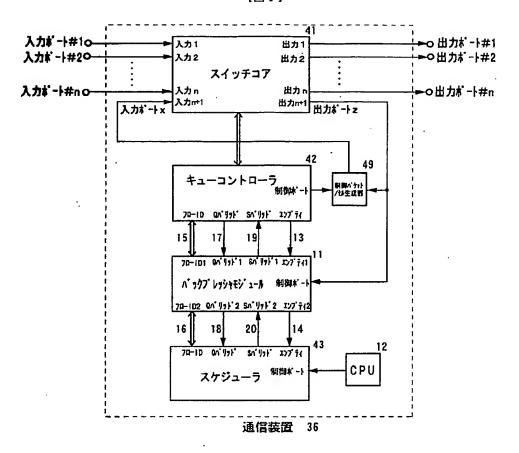
64、65、66……キューとマルチプレクサの組み合

7 1 ……共用メモリ

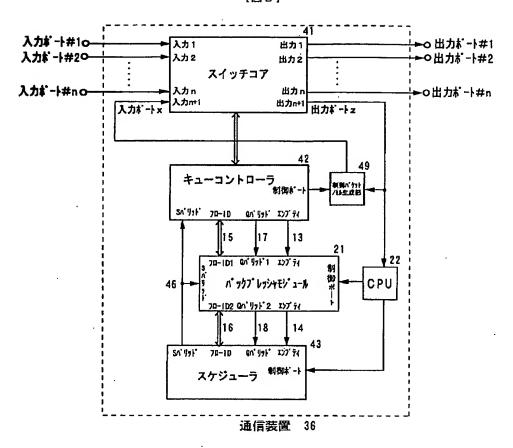
72……共用メモリコントローラ

73、74、75……出力パッファ

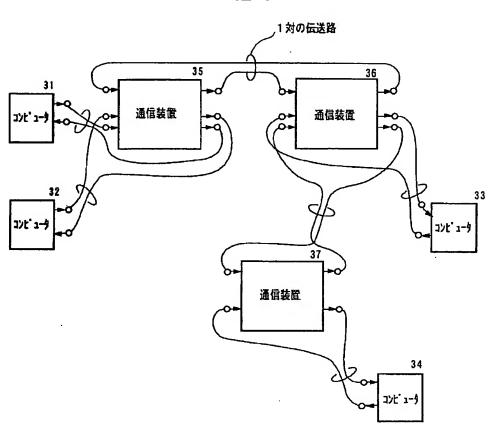
【図1】



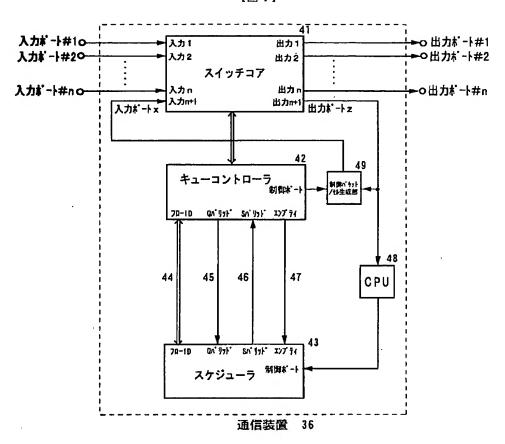
【図2】



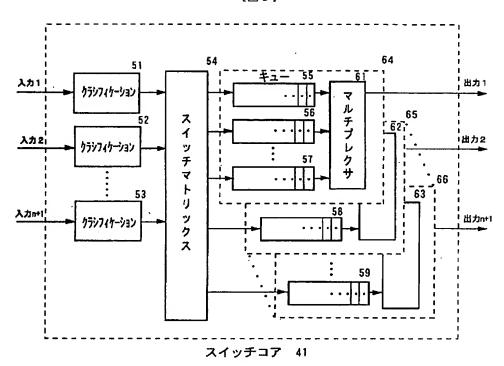
[図3]



【図4】



[図5]



[図6]

